

BOARD OF INDUSTRY, TRADE AND HANDICRAFT GENERAL MANAGEMENT OF INDUSTRIAL PRODUCTION ITALIAN PATENT AND TRADEMARK OFFICE

Authentication of copy of documents relating to patent application for *Industrial Invention*N. MI2000 A 001163

We declare that the attached copy is a true copy of the original documents filed with the above mentioned patent application, the data of which appear from the attached filing form

Rome, NOVEMBER 24, 2000 Seal stamp

DIVISION DIRECTOR

Dr. Paola DI CINTIO (signature)

TO THE BOARD OF INDUSTRY, TRADE AND HANDICRAFT ITALIAN PATENT AND TRADEMARK OFFICE - ROME

MODEL A

APPLICATION FOR INDUSTRIAL INVENTION PATENT, RESERVE FILING, ADVANCED ACCESSIBILITY BY THE PUBLIC

APPLICANT (S) A. 1) DENOMINATION ALCATEL

RESIDENCE PARIS - FRANCE N.G.

code

REPRESENTATIVE OF THE APPLICANT BY I.P.T.O. B.

surname name BORSANO CORRADO

-- Patent Office

fiscal code

name of the office street TRENTO ALCATEL ITALIA S.p.A. n. 30

VIMERCATE town

post code 20059

prov. MI

DOMICILE OF CHOICE addressee: at the Representative's Office C.

town

post code

prov.

TITLE D.

proposed class (sec./cl./subcl)

group / subgroup

"Interconnection between telecommunication MS-SPRING and SNCP ring networks"

ACCESSIBILITY IN ADVANCE FOR THE PUBLIC: YES

IF PETITION: DATE NO (X)

abstract with main drawing, description and claims (compulsory 1 exemplar)

RECORD NO .:

DESIGNATED INVENTORS

surname name

surname name

LICATA GIUSEPPA 1)

COLIZZI ERNESTO

4)

annexe

PRIORITY

2)

nation or organization

priority type

application number

filing date

S/R

RESERVE DISSOLUTION

Protocol no. Date

CENTER DEPUTED TO THE CULTURE OF MICRO-ORGANISM, denomination G.

H. SPECIAL NOTES

ATTACHED DOCUMENTATION

NO. of ex.

Doc. 1) **PROV** Doc. 2) 2 no. draw

Doc. 3) RIS RIS

Doc. 4) Doc 5) RIS RIS Doc. 6)

Doc. 7)

PROV. no . pag. [10] [05]

drawing (compulsory if mentioned in the description, 1 exemplar) power of attorney, general power or reference to general power inventor designation priority document with italian translation

authorization or deed of assignment complete name of applicant

RESERVE DISSOLUTION

Date Protocol no

compare single priorities

compulsory

payment receipt, total liras THREE HUNDRED SIXTYFIVE THOUSAND

TYPED ON 26/05/2000

SIGNATURE OF APPLICANT (S)

Eng. CORRADO BORSANO

TO BE CONTINUED YES/NO

NO

c/o ALCATEL ITALIA S.p.A. (signature)

CERTIFIED COPY OF THE PRESENT CERTIFICATE IS REQUESTED

YES / NO

YES

PROVINCIAL OFFICE OF IND. COMM. HAND. OF

MILAN

code 15

FILING REPORT

APPLICATION NUMBER MI2000A 001163

Reg.A

In the year nineteen hundred TWO THOUSAND

on day TWENTY-SIX

of the month of MAY

The above mentioned applicant (s) has (have) submitted to me the present application formed by no. 00 additional sheets for the grant of the aforesaid patent

I. VARIOUS NOTES OF DRAWING UP OFFICER

FILING PARTY SIGNATURE

Office seal

DRAWING UP OFFICER CORTONESI MAURIZIO signature



MINISTERO DELL'INDUSTRIA, DEL COMMERCIO E DELL'ARTIGIANATO

DIREZIONE GENERALE DELLA PRODUZIONE INDUSTRIALE UFFICIO ITALIANO BREVETTI E MARCHI



064538

Invenzione Industriale

MI2000 A 001163 Autenticazione di copia di documenti relativi alla domanda di brevetto per

N



Si dichiara che l'unita copia è conforme ai documenti originali depositati con la domanda di brevetto sopraspecificata, i cui dati risultano dall'accluso processo verbale di deposito

2 4 MOV. 2000



DESIGNATIONE DELLA DIVISIONE

CERTIFIED COPY OF PRIORITY DOCUMENT

AL MINISTERO DELL'INDUSTRIA DEL COMMERCIO E DELL'ARTIGIANATO UFFICIO ITALIANO BREVETTI E MARCHI - ROMA

•	₩₩₩ 10.33 T
_	20000 Q
MADDILO A	31.76
MODULO A	The state of the s
1 5	
co //-	Maria Control
co fc.	ANTENNIA MANTENA
li	Salbianica Realis

	SERVE, ANTICIPATA ACCESSIBILITA AL PUBBLICO
ALCATEL	V C: V C C C C C C C C C C C C C C C C C
1) Denominazione PARIS - FRANCE	
Residenza	codice
2) Denominazione	
Residenza	codice LILLIIIIIIIIIIIIIIIIIIIIIIIIIIIIIIIII
RAPPRESENTANTE DEL RICHIEDENTE PRESSO L'U.I.B.M.	
cognome nome BORSANO_CORRADO	cod. fiscale
denominazione studio di appartenenza ALCATEL ITALIA S.	p.A ufficio brevetti
via TRENTO n. L.	30 città VIMERCATE cap [200.59 (prov) [MI]
DOMICILIO ELETTIVO destinatario	
via	città l cap l (prov) l
TITOLO classe proposta (sez/cl/scl)	gruppo/sottogruppo L/
"Interconnessione tra reti ad a	nello per telecomunicazioni tipo
MS-SPRING ed SNCP".	,
TICIPATA ACCESSIBILITÀ AL PUBBLICO: SI 📙 NO 🔀	SE ISTANZA: DATA L / / L / Nº PROTOCOLLO L · · · · · · · · · · · · · · · · ·
INVENTORI DESIGNATI cognome nome 1) LICATA GIUSEPPA	Cognome nome
2) COLIZZI ERNESTO	4)
PRIORITÀ	SCIOGLIMENTO RISERVE
nazione o organizzazione tipo di priorità numero di	allegato Data Nº Protocollo
1)	
2)	
CENTRO ABILITATO DI RACCOLTA COLTURE DI MICRORGANISMI, denominazione	MANGADABOTTO
ANNOTAZIONI SPECIALI	
	Walliam Co.
	VENTUMIEW.
OUNTER TOUT ALL FOATA	
CUMENTAZIONE ALLEGATA N. es.	SCIQGLIMENTO RISERVE Data Data
the state of the s	ione e rivendicazioni (obbligatorio 1 esemplare)
c. 2) $\ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \$	ione, 1 esemplare)
c. 3) Interaction, procure o riferimento p	procura generale
c. 4) RIS designazione inventore	
	taliano confronta singole priorità
c. 6) RIS autorizzazione o atto di cessione	
poc. 7) U nominativo completo del richiedente	
attestati di versamento, totale lire TRECENTOSESSANTACIN	QUEMTLA Ing. CORRADO BORSANO (iscr. 446) obbligatorio
OMPILATO IL 26/1051/12000 FIRMA DEL(I) RICHIEDENTE	
TITLE ONLY IN THE PROPERTY OF	OF ALOMEL IN LONG.
	Via Trento, 30 - 20059 VIMERCATE (-MI)
EL PRESENTE ATTO SI RICHIEDE COPIA AUTENTICA SI/NO LSI	and Benon
	1 1 1 +
FFICIO PROVINCIALE IND. COMM. ART. DI	
RBALE DI DEPOSITO NUMERO DI DOMANDA L. MIZOGOA O	
anno in HARRIA DUEMILA III gigo	1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1
i) richiedente(i) sopraindicato(i) ha(hanno) presentato a me sottoscritto la presente domai	nda, corredata di n. loci togli aggiuntivi per la concessione del brevetto soprariportato.
ANNOTAZIONI VARIE DELL'UFFICIALE ROGANTE	
<u> </u>	
	$\bigcap \bigcap \bigcap \bigcap \bigcap$
IL DEPOSITANTE	timbro M. CORTONES

NUMERO BREVETTO

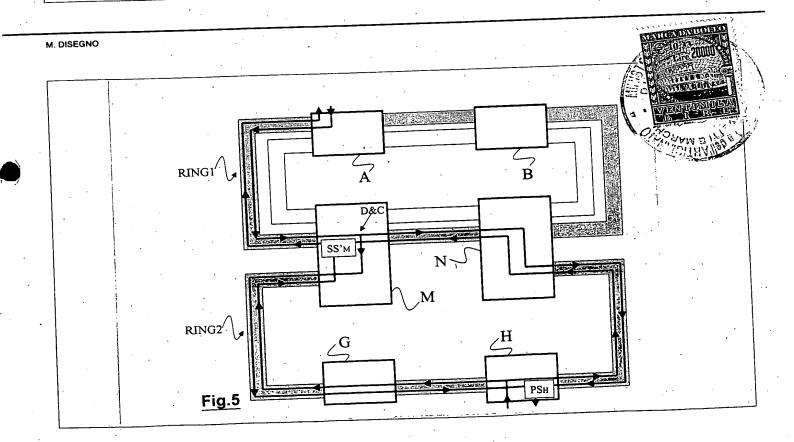
1.51 • 144				•	
-0- ,,			TITIONE E	RIVENDICAZION	11
WAR TO MINEN	NONE CON DI	SEGNO PRINCIPALE DESCR	ILLIONE	1110 2110 1011	
RIASSUNIO INVENT		BA 10011/	∹		
	: M/70	XX 1 #7 (X) 7 / 6 -)	REG. A	
SOLVER DOSA A NO.	1 1 1 2				

DATA DI DEPOSITO 2605/2000 DATA DI RILASCIO

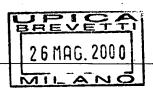
D. TITOLO	"Interconnessione tra reti ad anello per telecomunicazioni tipo	
:	"Interconnessione tra lett at dietz P	 1
	MS-SPRING ed SNCP".	
l		

L. RIASSUNTO

Viene descritta un'architettura di interconnessione tra una rete ad anello MS-SPRING ed una rete ad anello SNCP in un'architettura "Dual Node and Bridge & Switch" attraverso un nodo di interconnessione primario (M) ed un nodo di interconnessione secondario (N) collegati da un tratto di fibra ottica, detto nodo di interconnessione primario (M) comprendendo mezzi per effettuare un'operazione di Drop & Continue (D&C) ed un Selettore di Servizio (SS_M) per ogni circuito. L'architettura prevede di chiudere detta rete ad anello SNCP (RING2) attraverso il Selettore di Servizio (SS_M) del nodo primario (M) della rete ad anello MS-SPRING. In questo modo la gestione dei selettori risulta semplificata, si usano meno interfacce I/O, meno fibra e la banda disponibile viene sfruttata meglio.



13



ing. CORRADO BORSANO (iscr. 446)

c/o ALCATEL ITALIA S.p.A.

Via Trento, 30 - 20059 VIMERCATE (-MI)

DESCRIZIONE

La presente invenzione riguarda in generale le reti per telecomunicazioni ed in particolare l'interconnessione tra reti ad anello tipo MS-SPRING ed SNCP di ordine elevato.

M 2 0 0 0 A 0 0 1 1 6 3

Nelle reti di telecomunicazioni odierne è diventato estremamente importante avere la possibilità di sopperire ai guasti che occorrono nelle reti stesse senza che la funzionalità del servizio abbia a soffrirne. Perciò si usano sempre più spesso architetture ad anello ed inoltre le reti di telecomunicazioni sono generalmente dotate di mezzi di protezione contro le possibili avarie degli elementi che le compongono.

Nelle reti ad anello SDH MS-SPRING (Multiplexed-Shared Protection Ring), ad esempio, è implementato un meccanismo di protezione distribuito, che permette il ripristino automatico del traffico in presenza di difetti nelle fibre di connessione. In altre parole, le reti MS-SP Ring effettuano il ripristino automatico del traffico tramite un reindirizzamento sincronizzato di detto traffico, che viene attuato ad ogni nodo dell'anello. Questa operazione è controllata da un protocollo consistente in messaggi, che vengono continuamente scambiati fra nodi adiacenti. Detto protocollo e le operazioni che esso comporta sono definite da molti standard internazionali, emanati dall'ANSI, dall'ITU-T e dall'ETSI, e sono caratterizzati da un certo insieme di regole e messaggi. Si veda ad esempio la Raccomandazione ITU-T G. 841.

Una rete ad anello SNCP (si veda la definizione 3.31 riportata nella Raccomandazione ITU-T G. 805) è una rete ad anello con un tipo di protezione che è modellato da un sottostrato generato espandendo il punto di connessione della sottorete (dove, con "sottorete" si intende quel componente topologico usato per effettuare l'instradamento di una specifica informazione caratteristica).

Una delle più importanti architetture di rete è costituita dall'interconnessione di reti ad anello usando un'architettura "Dual Node and Drop & Continue", cioè un'architettura in cui vengono interconnessi due nodi di ciascun anello. La funzione "Drop & Continue" è una funzione implementata entro un nodo in cui il traffico viene estratto (drop) dai canali di lavoro sull'anello e nello stesso tempo trasmesso avanti sull'anello (continue).

La soluzione classica considera quattro elementi di rete o nodi (due di un anello e due dell'altro anello) interconnessi attraverso interfacce STM-N; tuttavia, attraverso l'uso di grandi ADMs (Add Drop Multiplexers) o DXCs (Digital Cross Connects) che sostanzialmente integrano due nodi e funzionano come chiusura degli anelli, è possibile ridurre a due il numero totale di nodi di interconnessione. In questo caso l'interconnessione viene fatta nella matrice dell'Elemento di Rete senza usare le interfacce STM-N.

L'architettura "Dual Node and Drop & Continue" è nota dalla Raccomandazione ITU-T G. 842 ma in tale normativa viene trattato solo il caso di quattro separati nodi di interconnessione. Se anche si volessero integrare due nodi in uno (evitando così l'uso di interfacce STM-N) questa soluzione risulterebbe ugualmente complicata da un punto di vista della gestione dal momento che si dovrebbero comunque impiegare e gestire tre selettori per ogni circuito. Un altro inconveniente di questa ipotetica soluzione in cui due nodi sono integrati in uno è che risulterebbe costosa in termini di fibra utilizzata e sfruttamento di banda.

Alla luce delle soluzioni note e dei loro svantaggi, è lo scopo principale della presente invenzione indicare un'architettura di interconnessione tra un anello tipo MS-SPRING ed un anello SNCP di ordine elevato del tipo "Dual Node and Drop & Conti-



nue", utilizzando solo due nodi ma evitando la complessità gestionale delle soluzioni note.

Ulteriore scopo della presente invenzione è quello di fornire un'architettura del tipo suddetto che sia meno costosa in termini di fibra ottica utilizzata e in termini di larghezza di banda.

Questi scopi, oltre ad altri, vengono ottenuti attraverso un metodo secondo la rivendicazione indipendente 1 ed attraverso un elemento di rete secondo la rivendicazione indipendente 2. Ulteriori caratteristiche vantaggiose dell'invenzione vengono indicate nelle rispettive rivendicazioni dipendenti.

L'idea alla base della presente invenzione consiste nel chiudere l'anello SNCP direttamente nel Selettore di Servizio dell'anello MS-SPRING.

L'invenzione risulterà certamente chiara alla luce della descrizione dettagliata che segue, data a puro titolo esemplificativo e non limitativo, da leggersi con riferimento agli annessi disegni, in cui:

- Fig. 1 mostra un anello MS-SPRING interconnesso con un anello SNCP in un'architettura "Dual Node and Drop & Continue" realizzata con quattro Elementi di Rete in cui il path è dal nodo A al nodo H;
- Fig. 2 è simile a Fig. 1 ma il path è nella direzione contraria, cioè dal nodo H al nodo A;
- Fig. 3 mostra un anello MS-SPRING interconnesso con un anello SNCP in un'architettura "Dual Node and Drop & Continue" realizzata con due soli Elementi di Rete in cui il path è dal nodo A al nodo H;
- Fig. 4 è simile a Fig. 3 ma il path è nella direzione contraria, cioè dal nodo H al nodo A; e



- Fig. 5 mostra un anello MS-SPRING interconnesso con un anello SNCP in un'architettura "Dual Node e Drop & Continue" secondo la presente invenzione.

Nelle diverse figure, gli stessi numeri di riferimento verranno utilizzati per indicare le stesse parti o componenti funzionalmente equivalenti. Nelle varie figure, vengono sempre indicati una rete ad anello tipo MS-SPRING (RING1) a quattro fibre ed una rete ad anello tipo SNCP (RING2) connesse attraverso nodi od elementi di rete (C, D, E, F; M, N). Il nodo C di Figg. 1 e 2 (il nodo M di Figg. 3-5) è considerato il nodo primario dell'anello MS-SPRING mentre il nodo D di Figg. 1 e 2 (il nodo N di Figg. 3-5) è considerato il nodo secondario dell'anello MS-SPRING. Nel RING1, la fibra di lavoro (protetta) viene indicata con "tubi" grigi mentre la fibra di protezione viene indicata con "tubi" bianchi. I vari path vengono rappresentati con linee continue spesse munite di frecce per indicare chiaramente il verso (sostanzialmente conformemente alla Raccomandazione ITU-T G.842). Naturalmente, il fatto di rappresentare il RING1 come un anello a quattro fibre è dettato semplicemente da motivi di praticità di rappresentazione ma gli stessi concetti si applicano ad anelli a due fibre.

Con riferimento a Fig. 1, un path protetto da un nodo sorgente A ad un nodo di destinazione H utilizza fibra di lavoro da A a C (nodo primario); in C viene effettuata la funzione Drop & Continue (D&C) cioè il traffico viene estratto verso il nodo E del RING2 ma viene anche fatto passare verso il nodo secondario D; dal nodo E passa poi al nodo G (che lo lascia passare liberamente) fino al nodo di destinazione H; nello stesso tempo, il traffico continuato passa dal nodo D al nodo F fino ad arrivare anch'esso al nodo di destinazione H. Nel nodo H è presente un Selettore di Path (PS_H) che sceglie il path proveniente da un lato o dall'altro (a seconda dello stato del path).

In Fig. 2 viene illustrata la medesima architettura con path da H ad A. Il path va da H (nodo sorgente, RING2) ad A (nodo di destinazione, RING1). Il segnale dal





nodo H passa 1) al nodo G fino al nodo E dove viene i) estratto ed inviato ad un Selettore di Path (PS_E) e ii) continuato verso il Selettore di Servizio (SS_F) del nodo F; e 2) al nodo F dove viene iii) estratto verso il Selettore di Servizio SS_F e iv) continuato verso il Selettore di Path PS_E del nodo E. Dal Selettore di Path PS_E del nodo E, il path passa ad un Selettore di Servizio SS_C del nodo C. Analogamente, dal Selettore di Servizio SS_F del nodo F il path passa al nodo D e al Selettore di Servizio SS_C del nodo C. Il Selettore di Servizio SS_C seleziona uno dei due segnali e lo invia al nodo didestinazione A.

Questa soluzione nota ha gli svantaggi di utilizzare quattro nodi per l'interconnessione, banda e porte di tributario per fare l'interconnessione tra ogni coppia di nodi.

L'architettura di Figg. 3 e 4 è funzionalmente simile a quella di Figg. 1 e 2 ma gli Elementi di Rete C ed E sono integrati in un unico elemento di rete M (nella forma di un ADM o DXC). Analogo discorso per i nodi D ed F, integrati in N. In questo caso, il vantaggio risiede nella riduzione degli apparati e di interfacce di interconnessione ma inserisce lo svantaggio di dover gestire tre selettori (due dei quali (SS_M, PS_M) nella stessa matrice), di avere fibra non utilizzata in modo ottimale tra i nodi primario e secondario e di avere spreco di banda.

Prima di passare a descrivere l'architettura secondo la presente invenzione con riferimento a Fig. 5, si accennerà ai concetti di nodo primario e di Selettore di Servizio (SS) in una rete ad anello tipo MS-SPRING. Il nodo primario è quel nodo che fornisce le funzioni di Selezione di Servizio e di Drop & Continue (D&C) per un tributario. Naturalmente, tributari diversi possono avere diversi nodi primari designati. Un Selettore di Servizio (SS) è la funzione di un nodo usata per l'interconnessione di anelli. Essa seleziona il traffico dai canali che arrivano da un lato del nodo o il traffico che entra nell'anello, a seconda di certi criteri.

Come si noterà immediatamente, l'architettura dell'invenzione adotta una soluzione tipo "Dual Node e Drop & Continue" realizzata con due soli nodi di connessione (M ed N). Il nodo primario dell'anello MS-SPRING, nodo M, comprende il Selettore di Servizio (o selettore di Bridge & Switch) SS'_M e proprio questo selettore viene utilizzato per richiudere l'anello HO SNCP.

Così, un path entrante nella rete ad anello MS-SPRING (RING1) dal nodo A arriverà nel nodo di interconnessione primario M dove verrà estratto verso l'anello SNCP (RING2) all'interno della matrice, attraverserà il nodo intermedio G e giungerà al Selettore di Path (PS_H) del nodo di destinazione H. Nell'elemento di rete M il path viene anche continuato (D&C) verso il nodo di interconnessione secondario N in modo da raggiungere il Selettore di Path (PS_H) del nodo di destinazione H il quale sceglierà quale dei due path far uscire.

Il path da H ad A percorrerà l'anello SNCP (RING2) in entrambe le direzioni ed arriverà al Selettore di Servizio (SS_M) del nodo primario M sia attraversando il nodo G che il nodo secondario N ed utilizzando il tratto di fibra N-M dell'anello MS-SPRING. Il Selettore di Servizio (SS_M) del nodo primario M a sua volta selezionerà uno dei due segnali e lo invierà verso il nodo di destinazione A.

Il vantaggio più evidente di questa soluzione è che il tratto di fibra del RING2 tra i nodi di interconnessione è assente. L'ulteriore vantaggio è che il numero di porte STM-N utilizzate è ridotto (si risparmia una coppia di porte I/O per ciascun Elemento di Rete).

Un ulteriore e importante vantaggio è dato dal fatto che il numero di selettori che il Gestore di Rete e l'Elemento di Rete si trovano a gestire passa da tre (soluzione nota) a uno. Tutto questo, naturalmente, senza penalizzare in nessun modo l'affidabilità alle rotture.





Le funzioni dei nodi primario e secondario potrebbero essere implementate sia con hardware che con software e per questo motivo la presente invenzione comprende un programma per elaboratore comprendente mezzi di codifica adatti ad eseguire tutte le fasi del metodo quando detto programma viene fatto girare su un elaboratore. Comprende anche un mezzo leggibile tramite elaboratore avente un programma registrato in esso, detto mezzo leggibile tramite elaboratore comprendendo mezzi di codifica adatti ad eseguire tutte le fasi del metodo quando detto programma viene fatto girare su un elaboratore.

È stata descritta una nuova architettura di rete per collegare vantaggiosamente un anello MS-SPRING ed un anello SNCP che soddisfa tutti gli scopi che ci si era preposti. Molti cambiamenti, modifiche, variazioni e diversi usi della presente invenzione, tuttavia, diverranno chiari a coloro esperti della tecnica dopo aver considerato la presente descrizione e gli annessi disegni che illustrano sue forme di realizzazione preferite. Tutti tali cambiamenti, modifiche, variazioni e diversi usi che non si allontanano dallo spirito e dall'ambito dell'invenzione sono considerati coperti dall'invenzione che è limitata solo dalle rivendicazioni che seguono.



RIVENDICAZIONI

- 1. Metodo per interconnettere una rete ad anello MS-SPRING (RING1) ed una rete ad anello SNCP (RING2) in un'architettura "Dual Node and Bridge & Switch" attraverso un nodo di interconnessione primario (M) ed un nodo di interconnessione secondario (N) collegati da un tratto di fibra ottica, detto nodo di interconnessione primario (M) comprendendo mezzi per effettuare un'operazione di Drop & Continue (D&C) ed un Selettore di Servizio (SS_M) per ogni circuito, il metodo essendo caratterizzato dalla fase di:
- chiudere detta rete ad anello SNCP (RING2) attraverso il Selettore di Servi zio (SS_M) del nodo primario (M) della rete ad anello MS-SPRING.
- 2. Metodo secondo la rivendicazione 1, in cui detta fase di chiudere detta rete ad anello SNCP (RING2) attraverso il Selettore di Servizio (SS_M) del nodo primario (M) comprende le fasi, eseguite nel nodo di interconnessione primario (M), di:
- ricevere un segnale entrante nella rete ad anello MS-SPRING (RING2), estrarlo verso la detta rete ad anello SNCP (RING2) e continuarlo verso il nodo di interconnessione secondario (N) utilizzando il tratto di fibra ottica che collega i nodi primario e secondario (M, N);
 - scegliere, tramite detto Selettore di Servizio (SS_M), tra
 - un segnale proveniente dalla detta rete ad anello SNCP (RING2) ed entrante direttamente nel nodo primario (M) ed
 - un segnale proveniente dalla detta rete ad anello SNCP (RING2), passato attraverso il nodo secondario (N), ed entrante nel nodo primario (M) percorrendo il tratto di fibra ottica che collega i nodi primario e secondario (M, N); ed

- inviare detto segnale scelto dal Selettore di Servizio (SS_M) verso il nodo di destinazione (A) della rete ad anello MS-SPRING (RING1).

3. Elemento di rete (M) per interconnettere una rete ad anello MS-

SPRING (RING1) ed una rete ad anello SNCP (RING2) in un'architettura "Dual Node

and Bridge & Switch", detto nodo comprendendo un Selettore di Servizio (SS_M) per

ogni circuito, caratterizzato dal fatto che detto Selettore di Servizio (SS_M) sceglie tra

- un segnale proveniente dalla detta rete ad anello SNCP (RING2) ed

entrante direttamente nel nodo primario (M) ed

- un segnale proveniente dalla detta rete ad anello SNCP-(RING2), pas-

sato attraverso il nodo secondario (N), ed entrante nel nodo primario (M) per-

correndo il tratto di fibra ottica che collega i nodi primario e secondario (M,

N); ed

- invia detto segnale scelto verso il nodo di destinazione (A) della rete ad

anello MS-SPRING (RING1).

4. Programma per elaboratore comprendente mezzi di codifica adatti ad

eseguire tutte le fasi delle rivendicazioni 1-2 quando detto programma viene fatto gira-

re su un elaboratore.

5. Mezzo leggibile tramite elaboratore avente un programma registrato in

esso, detto mezzo leggibile tramite elaboratore comprendendo mezzi di codifica adatti

ad eseguire tutte le fasi delle rivendicazioni 1-2 quando detto programma viene fatto

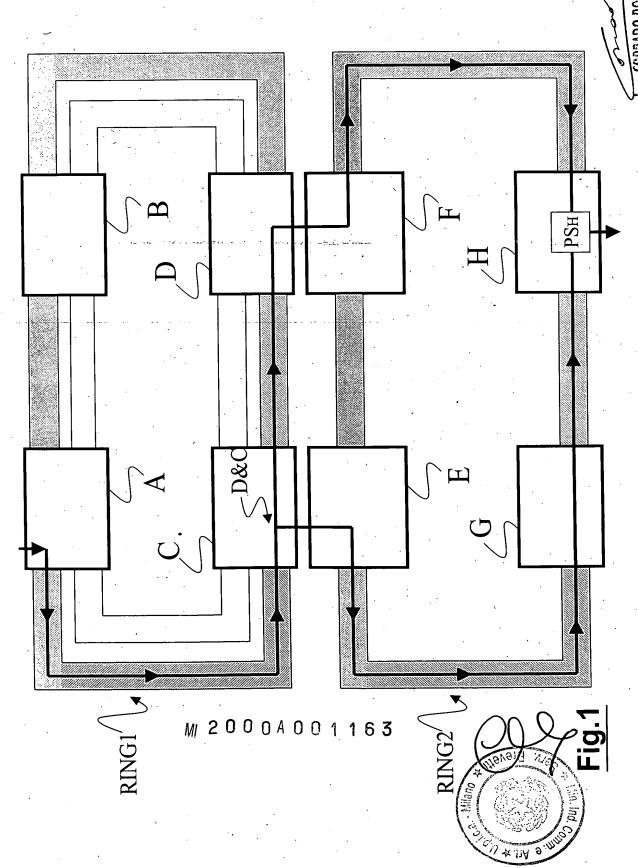
girare su un elaboratore.

p.p. ALCATEL

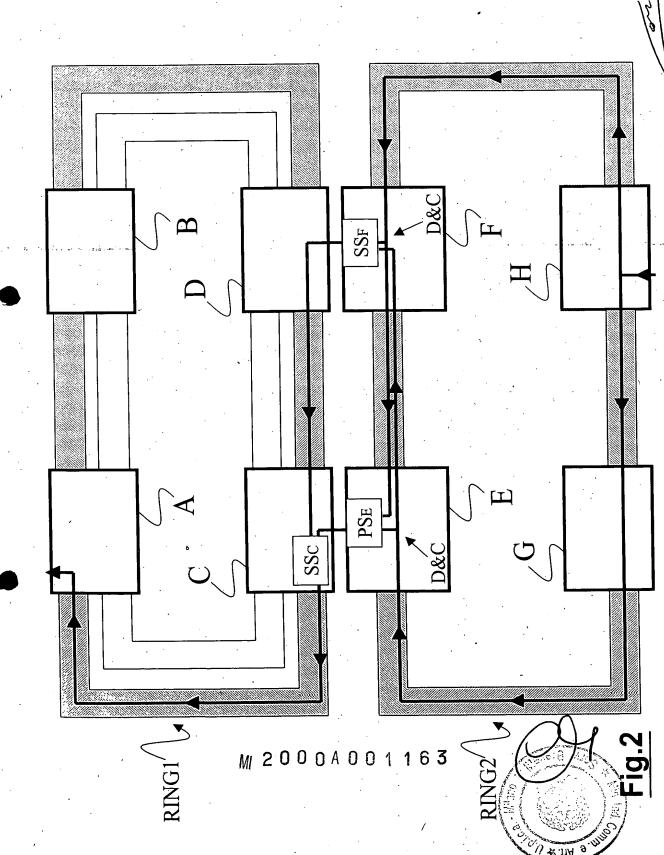
Il mandatario:

ing. CORRADO BORSANO (iscr. 446)
c/o ALCATEL ITALIA S.p.A.

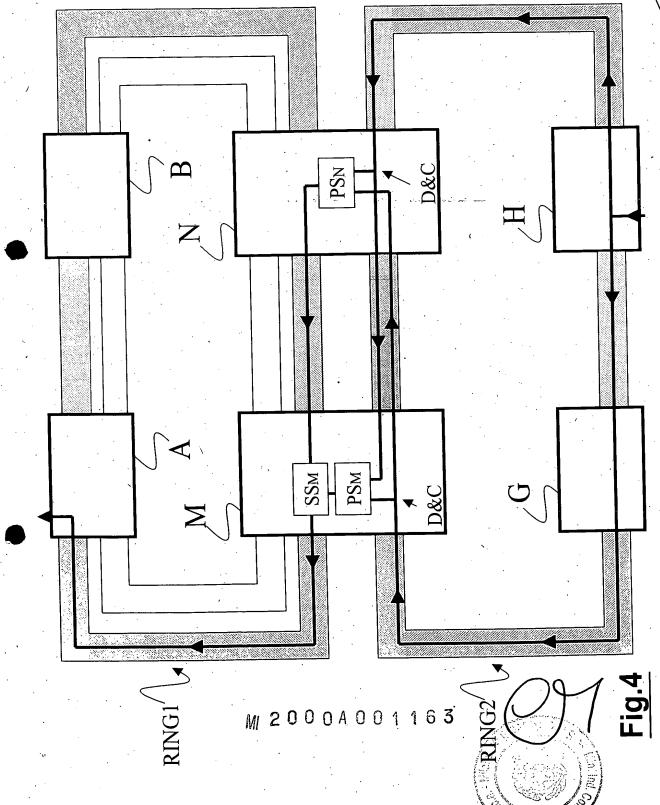
Via Trento, 30 - 20059 VIMERCATE (MI)

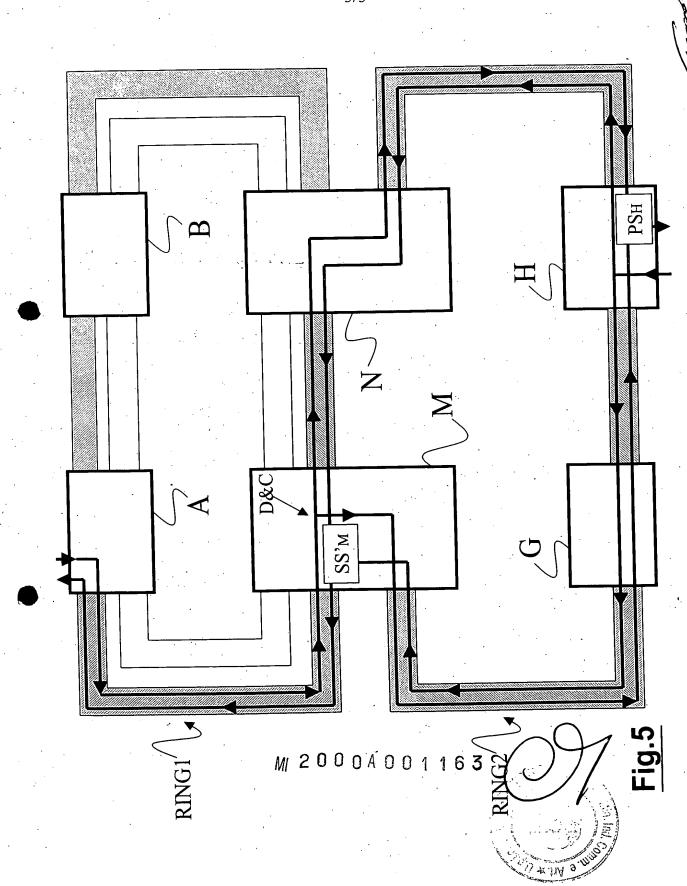


Ing. CORRADO BORSAND (iscr. 446) C/O ALCATEL ITALIA S.p.A. Via Trento, 30 - 20059 VIMERCATE (MI)



ing. CORRADO BORSANO (iscr. 446) c/o ALCATEL ITALIA S.P.A. Via Trento, 30 - 20059 VIMERCATE (MI) 4/5





Ing. CURRADO BORSANO (iscr. 446) c/o ALCATEL ITALIA S.p.A. Via Trento, 30 - 20059 VIMERCATE (MI)